PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-341266

(43) Date of publication of application: 08.12.2000

(51)Int.CI.

G06F 12/00 G06F 12/14 G06F 15/00 G10L 19/02 G10L 19/00 G10L 11/00 H04L 9/20 HO4N 7/167

(21)Application number: 11-152208

(71)Applicant: VICTOR CO OF JAPAN LTD

(22)Date of filing:

31.05.1999

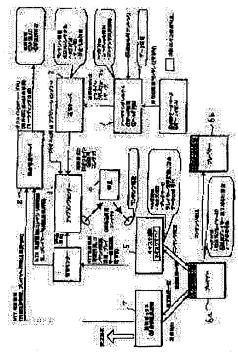
(72)Inventor: TANAKA YOSHIAKI

OKABE YASUHISA

(54) DATA TRANSFER METHOD, DATA TRANSFER METHOD IN CONTENTS SALES SYSTEM UTILIZING THE METHOD AND RECORDING MEDIUM RECORDING DATA

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent reproduction of real data from being hindered while preventing copying in a sales system for contents data such as music data. SOLUTION: The contents sales system is a system where host serves contents data such a music and transfers (downloads) them to user side players 6a, 6b via a KIOSK installed terminal 5 and a network such as the Internet. A different encryption system is adopted for contents data requiring reproduction in an early timing from that for header information requiring no early timing, the encryption system not taking much time for decoding is adopted for the contents data and a complicated encryption system taking much time for decoding is adopted for the header information storing reproduction key information or the like.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-341266 (P2000-341266A)

(43)公開日 平成12年12月8日(2000.12.8)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号		FΙ			Ŧ	-7]-ド(参考)
H04L	9/14			H04L	9/00		641	5B017
G06F	12/00	5 4 5		G06F	12/00		545M	5B082
	12/14	320			12/14		3 2 0 B	5B085
	15/00	330			15/00		3 3 0 Z	5 C O 6 4
G09C	1/00	6 1 0		G 0 9 C	1/00		610B	5D045
			審查請求	未請求 請	求項の数3	OL	(全 30 頁)	最終頁に続く

(21)出願番号

特願平11-152208

(22)出願日

平成11年5月31日(1999.5.31)

(71)出顕人 000004329

日本ピクター株式会社

神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番

地

(72)発明者 田中 美昭

神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番

地 日本ピクター株式会社内

(72)発明者 岡部 恭尚

神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番

地 日本ピクター株式会社内

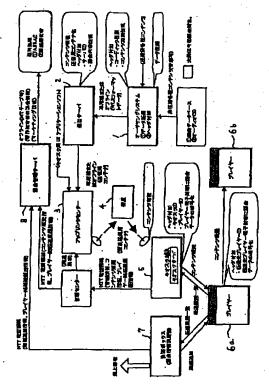
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 データの転送方法、その方法を利用したコンテンツ販売システムのデータ転送方法及びそのデータが記録された記録媒体

(57)【要約】

【課題】 音楽データのようなコンテンツデータの販売システムにおいて、コピー防止を図りつつ、実データの再生に支障をきたすようなことがないようにする。

【解決手段】 音楽などのコンテンツデータをホストが 提供してキオスク置端末5やインターネットなどのネットワークを介してユーザ側のプレーヤ6a,6bに対して転送(ダウンロード)するコンテンツ販売システムであり、早いタイミングでの再生が要求されるコンテンツデータと、そこまでの要求がないヘッダ情報との暗号化方式を異ならせ、コンテンツデータの方を復号化に時間を要しない暗号化方式にし、再生鍵情報等が格納されるへッダ情報の方を復号化に時間を要する複雑な暗号化方式にする。



【特許請求の範囲】

【請求項1】転送元端末から転送先端末に対して、そのデータ再生時の処理速度が所定の速度で要求される第1のデータと、それより遅い処理速度の再生が許される第2のデータとを含んで転送するデータの転送方法において、

前記第1のデータを所定の第1の再生鍵を用いて暗号化すると共に、前記第2のデータを前記第1の再生鍵を用いて暗号化して復号化するときの処理速度より復号化に時間を要する第2の再生鍵を用いて暗号化し、これら暗号化された第1と第2のデータを転送するようにしたことを特徴とするデータの転送方法。

【請求項2】前記データの転送方法は、販売元端末より 販売先端末にコンテンツデータを配信するコンテンツ販 売システムのデータ転送方法であり、

前記第1のデータは、少なくとも実データであるコンテンツデータであり、前記第2のデータは少なくとも前記コンテンツデータに付加されるヘッダ情報であり、前記第1の再生鍵による暗号化は、所定バイト数の乱数で生成された前記第1の再生鍵と前記コンテンツデータとをXOR演算により暗号化し、前記2の再生鍵による暗号化は、所定バイトの乱数で生成された第2の再生鍵により前記第2のデータがDES暗号化されたものであることを特徴とするコンテンツ販売システムのデータ転送方法。

【請求項3】請求項1又は2記載の転送方法により転送されたデータを所定の領域に記録したことを特徴とする記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、音楽などのコンテンツデータをホストが提供して販売店設置端末やインターネットなどのネットワークを介してユーザ側のプレーヤに対して転送(ダウンロード)するデータの転送方法、その方法を利用したコンテンツ販売システムのデータ転送方法及びそのデータが記録された記録媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、音楽などのコンテンツデータ(ソフト)をユーザ側に販売するシステムとして、CD(コンパクト・ディスク)やDVD(デジタル・パーサタイル・ディスク)などの有料の記録媒体を用いる代わりに、対価の支払いを条件として販売店設置端末やインターネットなどのネットワークを介してユーザ側のプレーヤ内のハードディスクや半導体メモリなどの記録媒体に転送してこれを再生するコンテンツ販売システムあるいはネットワーク配信システムが着目されている。

【0003】コンテンツ販売システムの一例としては、 コンテンツデータをホスト側から衛星通信回線や公衆電 話回線を介して販売店設置端末に転送し、更に販売店設 置端末からプレーヤに転送する販売店設置端末経由方式 が考えられる。他の経由方式としては、コンテンツデー タをインターネット・サーバ (ホスト) 側からインターネット及びインターネットクライアント (ユーザパソコン) を介してプレーヤに転送するインターネット経由方式が考えられる。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】ところで、このような コンテンツ販売システムでは、不正にコンテンツデータ がコピーされないように送信側のID(識別情報)や受 信側のIDに基づいて暗号化してから送信するようなこ とが考えられている。ところが、そのように暗号化して も、何らかの手法によりIDが知られ、そのIDを用い て暗号を解読して不正なコピーが行われることが懸念さ れている。そこで、本発明では、このような問題に鑑み て不正なコピーが行われないような暗号化を行うと共 に、より速い再生速度での再生が要求される例えば実デ ータであるコンテンツデータと、それほど速い処理速度 での再生が要求されない例えばヘッダ情報等との暗号化 方式を異ならせ、コンテンツデータの方は時間を要せず に復号化できる暗号化方式とし、ヘッダ情報の方は復号 化に多少時間を要しても暗号がもれないような複雑な暗 号化方式とすることで、再生鍵データが含まれる情報部 を今まで以上に知られにくくすると共に、再生タイミン グに支障をきたすようなことがないようにしようという ものである。

[0005]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記課題を解決するために、以下の1) \sim 3)の手段より成る。すなわち、

- 1) 転送元端末から転送先端末に対して、そのデータ再生時の処理速度が所定の速度で要求される第1のデータと、それより遅い処理速度の再生が許される第2のデータとを含んで転送するデータの転送方法において、前記第1のデータを所定の第1の再生鍵を用いて暗号化すると共に、前記第2のデータを前記第1の再生鍵を用いて暗号化して復号化するときの処理速度より復号化に時間を要する第2の再生鍵を用いて暗号化し、これら暗号化された第1と第2のデータを転送するようにしたことを特徴とするデータの転送方法。
- 2) 前記データの転送方法は、販売元端末より販売先端末にコンテンツデータを配信するコンテンツ販売システムのデータ転送方法であり、前記第1のデータは、少なくとも実データであるコンテンツデータであり、前記第2のデータは少なくとも前記コンテンツデータに付加されるヘッダ情報であり、前記第1の再生鍵による暗号化は、所定バイト数の乱数で生成された前記第1の再生鍵と前記コンテンツデータとをXOR演算により暗号化し、前記2の再生鍵による暗号化は、所定バイトの乱数で生成された第2の再生鍵により前記第2のデータがD

ES暗号化されたものであることを特徴とするコンテンツ販売システムのデータ転送方法。

3) 請求項1又は2記載の転送方法により転送されたデータを所定の領域に記録したことを特徴とする記録媒体。

[0006]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実施の形態を説明する。図1は本発明が採用される販売店端末 (キオスク端末)を経由するコンテンツ販売システムの一例を示す構成図、図2は図1のプレーヤに配信される販売ヘッダの構成を示す説明図、図3は図1のオーサリングシステムにより付与される販売ヘッダの構成を示す説明図、図4は図1のプレーヤに販売サブヘッダの構成を示す説明図である。

【0007】図1はコンテンツ販売システムの一例とし て、JRの売店(以下、キオスク)に販売店端末(以 下、キオスク端末)5を設置した販売店設置端末経由方 式のシステムを示している。まず、ホスト側では非圧縮 の音楽コンテンツをオーサリングシステム1により例え ばTwin VQ方式で圧縮し、次いでこの圧縮データを詳細 の後述する再生鍵データで暗号化する。また、オーサリ ングシステム1ではこの再生鍵データを1次暗号化して この1次暗号化再生鍵データと暗号化コンテンツを所定 のデータ構造として記録し送信サーバ2、アップリンク センタ3、衛星4を介してキオスク端末5のサーバに転 送する。なお、この販売店設置端末経由方式のシステム では、コンテンツを衛星4を介してキオスク端末5へ供 給する代わりに、別の又は過渡的な供給方法として、記 録済サーバを物流により定期的に交換するようにしても よく、これに限られるものではない。さらに、販売店設 置端末はキオスクの他、コンピニエンス・ストアなどの 他の販売店に設置するようにしても良い。

【0008】キオスク端末5は、1次暗号化再生鍵デー 夕を2次暗号化してこの2次暗号化再生鍵データと暗号 化コンテンツをプレーヤ(図中プレイヤーと示すことも ある) 6 a に ダウンロードする。 このとき、キオスク端 末5とプレーヤ6aの間はIEEE1394インタフェ ースを介して接続され、プレーヤ6aはダウンロード前 にあらかじめ自己のIDをキオスク端末5に転送する。 また、コピー元プレーヤ6aとコピー先プレーヤ6b間 では、2次暗号化再生鍵データと暗号化コンテンツが再 転送可能であり、この場合にもコピー先プレーヤ6 bは 再転送前にあらかじめ自己のIDをコピー元プレーヤ6 aに転送する。このシステムの課金方式では、ユーザが プリペイド方式で電子チケットを購入することにより残 高がプレーヤ6a内の電子財布に記憶され、また、課金 情報がプレーヤ6aから決済ボックス7を介して課金管 理サーバ8に転送される。この課金管理サーバ8は、キ オスク端末5や後述のWebサーバ9を通じて前記の課 金情報や各プレーヤ6a,6bの転送履歴を回収して、

これらの情報をもとに著作権管理等を行うようにしている。

【0009】また、この販売システムは、前述のキオスク端末を経由するシステムであると共に、インターネット方式により販売する経路も有している。図2は、そのインターネット方式による販売システムを示す図である。まず、ホスト側では販売店設置端末経由方式と同様に、非圧縮の音楽コンテンツをオーサリングシステム1により例えばTwin VQ方式で圧縮し、次いでこの圧縮データを再生鍵データで暗号化する。また、オーサリングシステム1ではこの再生鍵データを1次暗号化してこの1次暗号化再生鍵データと暗号化コンテンツを所定のデータ構造として記録し送信サーバ2、Webサーバ(インターネットサービス用サーバ)9に転送する。

【0010】Webサーバ9は1次暗号化再生鍵データ を2次暗号化して2次暗号化再生鍵データと暗号化コン テンツをインターネットサービス用PCクライアント1 0 (PCクライアントともいう) を介してプレーヤ6a にダウンロードする。このとき、Webサーバ9とPC クライアント10の間がダイヤルアップ接続により接続 されるとともに、PCクライアント10とプレーヤ6a の間がIEEE1394インタフェースを介して接続さ れ、また、プレーヤ6aはダウンロード前にあらかじめ 自己の端末IDをPCクライアント10を介してWeb サーバ9に転送する。また、同様に、コピー元プレーヤ 6 aとコピー先プレーヤ 6 b間で 2 次暗号化再生鍵デー タと暗号化コンテンツが再転送可能であり、この場合に もコピー先プレーヤ6bは再転送前にあらかじめ自己の IDをコピー元プレーヤ6aに転送する。また、ユーザ がプリペイド方式で電子チケットを購入することにより 残高がプレーヤ6a内の電子財布に記憶され、課金情報 がプレーヤ6aからPCクライアント10、Webサー バ9を介して課金管理サーバ8に転送される。

【0011】ブレーヤ6a、6bに転送されるフォーマットは、販売店設置端末経由のシステムとインターネット経由のシステムにおいて共通であって、販売コンテンツ毎に販売ヘッダと、販売サブヘッダと暗号化コンテンツデータを含み、販売サブヘッダは販売コンテンツ内の曲目数N毎に付与される。暗号化コンテンツデータはコンテンツヘッダ、サウンドストリーム(音楽コンテンツ)、テキストデータ(曲名、アーティスト名など)、拡張データなどを含む。

【0012】販売ヘッダは図3に示すように、販売コンテンツ内の曲目数Nに応じて可変長(=64N+Mバイト(Bytes))であって、

- ・1バイトの販売ヘッダバージョンと、
- 1バイトの販売ヘッダサイズと、
- ・1バイトの保留 (Reserved) データと、
- ・1バイトの転送制御データと、
- ・8バイトのコンテンツ販売 IDと、

- ・8バイトの転送元IDと、
- ・2バイトの販売チケット数と、
- 1バイトの販売サブヘッダ数と、
- 1バイトのコンテンツ曲数と、
- 32バイトの制作タイトル名と、
- 16バイトの制作会社名と、
- 4×Nバイトの曲目毎のデータ長と、
- 8×Nバイトの曲目毎の曲名と、
- 8×Nバイトの曲目毎のアーティスト名と、
- 4×Nバイトの曲目毎の演奏時間と、
- ・Kバイト (64N+M-Kバイト目 $\sim 64N+M$ バイト目) の再生鍵データ (暗号化データ) を含む。

【0013】これに対し、図4はオーサリングシステム 1によりマスタリング時に付与される販売ヘッダの構成 を示し、この販売ヘッダは図2に示すデータの他に、制 作タイトル名、N曲分の曲名、N曲分のアーティスト 名、N曲分のISRC (International Standard Recording Code) を含む。

【0014】販売サブヘッダは図5に詳しく示すように、

- 1バイトのサブヘッダバージョンと、
- ・1バイトのサブヘッダサイズと、
- ・1 バイトの保留 (Reserved) データと、
- 1バイトの転送制御データと、
- ・8 バイトのコンテンツ販売 I Dと、
- ·8バイトの転送元IDと、
- ・2バイトの販売チケット数と、
- ・1バイトの指定曲番と、
- 32バイトの制作タイトル名と、

を含む。

【0015】前記の販売ヘッダ及び販売サブヘッダ内の 転送制御データは図6に詳しく示すように、4ビットb 0~b3の再転送世代数データと4ビットb4~b7の 再転送禁止/許可データを含む。

・再転送世代数ピットb0~b3

0000: 再転送禁止

0001~1111: 再転送世代数 (再転送許可) 著作権者 (ホスト) 側が設定して再転送毎にカウントダ ウンし、0000で再転送禁止

・再転送禁止/許可ピットb4~b7

0000:再転送許可

0001:再転送禁止

0010~1111:保留 (Reserved)

【0016】また、前述のオーサリングシステム1における暗号化処理は次のように行われる。図7は、その処理を説明するためのフローチャートである。まず、販売へッダ毎に所定バイトの再生鍵データを乱数で作成し(ステップS1)、次いで販売コンテンツデータをコンテンツへッダ、サウンドストリーム(音楽コンテンツ)、テキストデータ(曲名、アーティスト名など)、

拡張データの各領域毎に分けて、上記の再生鍵データ (乱数) と所定バイトずつに排他的論理和 (XOR) 演算することにより、販売コンテンツデータを各領域毎に独立して暗号化する (ステップS2)。

【0017】また、(販売ヘッダの指定項目順の文字列) + (販売サブヘッダの指定項目順の文字列) の合成文字列に基づいてハッシュ関数 (MD5) により所定パイトのハッシュ値を作成し (ステップS3)、次いで上記の再生鍵データとハッシュ値をXOR演算することにより1次暗号化再生鍵データを作成する (ステップS4)。そして、1次暗号化再生鍵データを販売ヘッダの再生鍵データ領域に格納して暗号化コンテンツとともに販売元端末 (キオスク端末5、Webサーバ9) に伝送する (ステップS5)。このように、ステップS3とS4により販売ヘッダに基づく情報により再生鍵データを暗号化することにより販売ヘッダとコンテンツデータの組み合わせを改ざんした場合には復号できないようにしている。

【0018】また、図8は販売元端末(キオスク端末5、Webサーバ9)の再生鍵の2次暗号化の処理フローを示し、まず、1次暗号化再生鍵データを転送先プレーヤIDを鍵としてDES暗号化して転送先プレーヤ6aの2次暗号化再生鍵データを作成し(ステップS11)、次いでこの2次暗号化再生鍵データを暗号化コンテンツとともに販売先端末(プレーヤ6a)に伝送する処理となっている(ステップS12)。

【0019】また、図9は販売先端末(転送先プレーヤ6a)の暗号化された再生鍵及びコンテンツデータの復号処理方法の処理フローを示している。まず、2次暗号化再生鍵データを自己のプレーヤIDを鍵としてDES復号することにより1次暗号化再生鍵データに復号するともに(ステップS21)、(販売ヘッダの指定項目順の文字列)+(販売サブヘッダの指定項目順の文字列)の合成文字列に基づいてハッシュ関数(MD5)により所定バイトのハッシュ値を作成する(ステップS22)。次いでこれらの1次暗号化再生鍵データとハッシュ値をXOR演算することにより元の再生鍵データとXOR演算することにより元の販売コンテンツデータに復号し、これを伸長して再生する(ステップS24)。

【0020】特に、本システムの暗号化方式では、コンテンツデータやテキストデータなどの実データをXOR演算で暗号化し、ヘッダ等の実データと異なるデータはDES暗号化方式で暗号化している。これは、再生時の処理速度に対応しているもので、再生時に処理速度が速く要求される実データは復合化のことを考慮して複合化が速く行えるXOR暗号化方式を採用し、それほどの処理速度が要求されないヘッダ情報には、それより復号化に時間を要する複雑なDES暗号化方式として、再生速

度とデータの流出との両方を考慮した暗号化としている。

【0021】また、前記のプレーヤ6a,6bは、図10に示す構成で、プレーヤ6aの符号のみを用いて説明する。プレーヤ6aは、データ転送インターフェース6a-1、電子財布部6a-2、表示部6a-3、操作部6a-4、記憶部6a-5、暗号化/復号化部6a-6、データ圧縮/伸長部6a-7、再生部6a-8、出力端子6a-9、制御部6a-10及び内部バス6a-11から構成されている。

【0022】データ転送インターフェース6a-1は、送信側プレーヤと受信側プレーヤとの間、これらプレーヤとキオスク端末5との間、又は、後述のPCクライアント(パソコン)とのデータ転送に使用される。電子財布部6a-2は、電子マネーの受け取り、支払いをすることができる。プリペイド方式により電子マネーを予めデポジットしておき、その電子マネーをコンテンツ料金に応じて減額するようにしている。後述の説明では、プリペイド方式による説明としているが、周知のクレジット方式としても良い。

【0023】表示部6a-3は、電子財布の電子マネーの残額や、端末間のデータ送受信時の送受信状況、コンテンツ再生時の再生状況、コピーの可否等を表示する。操作部6a-4は、複数のデータの中から再生したいデータを探し出すためのデータ頭出し操作、再生時の再生音量操作等に使用される。記憶部6a-5には、キオスク端末5から受け取ったヘッダ情報やコンテンツデータ等が記憶される。

【0024】暗号化/復号化部6a-6は、認証データの生成やコンテンツデータ、再生鍵及びヘッダ情報の暗号化又は復号化を行う。データ圧縮/伸長部6a-7は、データを圧縮、又は圧縮されているデータを伸長する。転送されるデータは、転送効率を上げるため圧縮状態とする。従って、データ送信前にデータを圧縮し、データ受信後に必要に応じて圧縮データを伸長する。再生部6a-8は、コンテンツデータから音声、テキストデータ等を再生する。再生された音声等は、出力端子6a-9から外部に出力される。制御部6a-10は、上記各部の制御や、履歴転送回数、コンテンツ販売ID、転送元ID及び転送制御データの履歴数分の登録等を内部の記憶部mに行わせる。

【0025】次に、各端末間の処理手順につき順次詳述していく。まず、図11、図12はキオスク端末(ホスト側)5とプレーヤの間の転送手順を示している。図5においてキオスク端末5と例えば上記構成のプレーヤ6aがIEEE1394インタフェースを介して接続された状態である。また、図11以下の図中、「Form 1」、「Form 2」…などは信号フォーマットの番号を示すもので、詳細な説明は省略するが、前述の販売店設置端末経由のシステムとインターネット経由のシステムにおいて

共通であって、基本的には図13に示すように、発信元コード(図14に示すシステム構成装置の種類を示すコード)と、コマンドコード(図15、図16参照)と、データ長と実データ(暗号化データ)により構成されている。ただし、転送元(キオスク端末5、Webサーバ9)からプレーヤ6aに送信される各種の「要求」や、プレーヤ6aから転送元5、9に送信される各種の「通知」のフォーマットは、実データは含まれず、発信元コードと、コマンドコードと、データ長(=オール0)のみにより構成されている。

【0026】キオスク端末5内において、このキオスク端末5内には図示はしていないが、データ転送インターフェース、表示部、記憶部、暗号化/復号化部、再生部、出力端子、制御部、内部バスなど、ブレーヤ6a,6 bとほぼ同様の機能部が含まれている。まず、図示しない暗号化部において例えば8バイトの乱数認証データD1を作成し、決済ボックス、キオスク端末、各ブレーヤ、Webサーバ9及びPCクライアント10において共通に保持している共通鍵K1~K6の一つである共通鍵データK1によりDES暗号化し、この暗号化された認証Aデータを8バイトの所定の送信フォーム「1」(図中「Form 1」と示される)のプレーヤ認証AデータD1としてデータ転送インターフェース介してプレーヤ6aに送信する。

【0027】プレーヤ6aでは、このプレーヤ認証AデータD1をデータ転送インターフェース6a-1を介して受信し、暗号化/復号化部6a-6において、共通鍵データK1によりDES復号化し、この復号化で得られた認証AデータD1を他の共通鍵データK2によりDES暗号化し、返信プレーヤ認証Aデータを作成する。それと同時に、8パイトの乱数認証AデータD3を作成し、この認証AデータD3を他の共通鍵データK3によりDES暗号化し、このデータをホスト認証Aデータとし、所定の送信フォーム「2」でホスト認証Aデータと前記返信プレーヤ認証Aデータとを再びキオスク端末5に返信する。

【0028】キオスク端末5では、データ転送インターフェースを介して返信プレーヤ認証Aデータとホスト認証Aデータとを受信し、これらを暗号化/復号化部に供給し、ここで、返信プレーヤ認証Aデータを共通鍵データK3によりDES復号化し、この復号化された認証AデータD1と送信認証AデータD1とが制御部において照合される。照合の結果、不一致の場合には、このキオスク端末5側において行った前述の処理を2回まで再度実行する。それでも不一致する場合にはキオスク端末5における処理を中止する。

【0029】また、一方、一致の場合には、受信ホスト認証Aデータを共通鍵データK3によりDES復号化し、この復号化で得られた認証AデータD2を、他の共通鍵データK4によりDES暗号化し、返信ホスト認証

Aデータとし、このデータを所定のフォーム「3」でプレーヤ6 a に送信する。プレーヤ6 a の暗号化/復号化部6 a -6では、この返信ホスト認証Aデータを共通鍵データ4によりDES復号化し、復号化された認証AデータD2を得て、この復号化された認証AデータD2を得て、この復号化された認証AデータD2と送信ホスト認証Aデータとを制御部6 a -10において照合し、一致の場合には所定の送信フォーム「4」でホスト認証をキオスク端末5に送信し、その後の処理を受け付ける。また、一方、認証不一致の場合には、フォーム「4」の認証不可をキオスク端末5に送信し、これ以降の処理の受付を禁止する。

【0030】次に、キオスク端末5からプレーヤ6aに対し、所定の送信フォーム「5」のプレーヤIDの送信要求がなされる。これを受信したプレーヤ6b側では暗号化/復号化部6a-7において、自己プレーヤIDをホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16バイトづつDES暗号化し、このデータを所定の送信フォーム「6」でキオスク端末5に送信する。キオスク端末5における暗号化/復号化部ではホスト認証AデータD2を鍵として16バイトづつ復号化し、復号化したプレーヤIDを記憶部に保存する。また、プレーヤ6aからのプレーヤIDの送信がない場合には、再度、プレーヤIDの要求をし、それでも送信がない場合には、プレーヤへの処理を中止する。

【0031】次いでキオスク端末5がプレーヤ6aに対 して所定の送信フォーム「7」の転送履歴送信要求を送 信すると、プレーヤ6aでは、制御部6a-10内の記憶 部6amに前述の受信した履歴数、履歴転送回数、コン テンツ販売ID、転送元ID、転送制御データ等の転送 履歴が有るか否かを検出し、有る場合には暗号化/復号 化部 6 a-6で販売コンテンツ受信順に全転送履歴をホス ト認証AデータD2を鍵としてDES暗号化し、キオス ク端末5に対して所定の送信フォーム「8」で転送履歴 を送信し、キオスク端末5では、受信した転送履歴をホ スト認証AデータD2を鍵としてDES復号化する。次 いでキオスク端末5がプレーヤ6aに対して所定の送信 フォーム「9」の転送履歴削除要求を送信すると、プレ ーヤ6aでは転送履歴を削除する。また、転送履歴削除 要求が無い場合には、全転送履歴の履歴転送回数を1カ ウントアップして保存する。そして、プレーヤ6aが転 送履歴を削除した場合にはキオスク端末5に対して所定 の送信フォーム「10」の転送履歴削除通知を送信す る。従って、これらの転送履歴は、後に課金管理サーバ 8に供給され、そこで著作権管理のための情報等に使用 される。

【0032】次いでキオスク端末5における操作に応じて「コンテンツ転送」、「編集データ転送」に選択的に移行する。「コンテンツ転送」が選択された場合には、キオスク端末5がプレーヤ6aに対し、所定の送信フォーム「11」のチケット残高送信要求がなされる。プレ

ーヤ6 aの制御部6 a-10では電子財布6 a-2におけるチケットの残高を照合し、この残高を暗号化/復号化部6 a-6においてホスト認証に使用した認証AデータD 2 を鍵として16バイトづつDES暗号化して、このデータを送信フォーム「12」によりキオスク端末5に送信し、キオスク端末5の暗号化/復号化部でホスト認証で受信した認証AデータD 2を鍵として16バイトづつDES復号化し、チケット残高を記憶部に保存する。このとき、残金のない場合には、処理を中止するか、クレジット方式の場合にはその情報を課金管理サーバ8に送信して周知の手続き処理が行われる。チケット残高の受信が得られない場合には、再度前述の残高送信要求の処理を実行し、送信がない場合にはプレーヤ処理を中止する。

【0033】前記の処理において、残高送信があった場合には、次いでプレーヤ6aに送信フォーム「15」の空き容量送信要求をする。プレーヤ6aでは記憶部6a-5内に記憶されているデータのヘッダー/コンテンツ空き容量を照合して、キオスク端末5に送信フォーム「16」によりその照合結果を送信する。キオスク端末5ではこの空き容量を記憶部に記憶する。空き容量がない場合には処理を中止するか、キオスク端末側で空き容量を確保するための制御信号を出力することになる。また、送信がない場合には前述の処理を再度実行し、それでも送信がない場合にはプレイ処理を中止する。

【0034】次いでキオスク端末5からプレーヤ6aに所定の送信フォーム「17」の内蔵コンテンツ販売IDの送信要求を行う。プレーヤ6aにおける記憶部6a-5内に内蔵コンテンツ販売IDが記録されている場合には、全コンテンツ販売IDをホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16バイトつつDES暗号化し、このデータを所定の送信フォーム「18」によりキオスク端末5に送信する。内蔵コンテンツ販売IDが無い場合にはその旨を所定の送信フォーム「18」により送信する。

【0035】次いでキオスク端末5がプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「19」、「20」、「21」でそれぞれ販売へッダ、販売サブへッダ、コンテンツデータを順次を送信すると、プレーヤ6aがこれらに応答してキオスク端末5に対して所定の送信フォーム「22」の各データ受信通知を送信する。次いでキオスク端末5では、記憶部に記憶されている販売へッダ内の1次暗号化再生鍵データを先に送信されてきたプレーヤ6aのプレーヤIDを鍵として2次暗号化し、この2次暗号化鍵データをプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「25」で送信する。プレーヤ6aでは、この2次暗号化鍵データを記憶部6a-5の販売へッダの鍵データ保存領域に格納する。そして、電子財布部6a-2により販売チケット数分減額し、受信コンテンツの転送履歴を制御部6a-10内の記憶部mに記録する。そして、これらの

処理が終了すると、所定の送信フォーム「26」の再生 鍵データ受信通知をキオスク端末5に送信し、キオスク 端末5とプレーヤ6aの間のIEEE1394インタフ ェースを切断する。

【0036】また、一方、図17は、前記の「コンテン ツ転送」の代わりに「編集データ転送」が選ばれたとき のフローチャートで、同図に示すように、このモードが 選択されると、キオスク端末5がプレーヤ6aに対して 所定の送信フォーム「30」の編集データ送信要求を送 信すると、プレーヤ6aがこれに応答して編集対象の曲 を、十進数で1から始まる再生順番、その曲データ長、 曲名、アーティスト名の順に、所定の送信フォーム「3 1」でキオスク端末5に送信する。次いでキオスク端末 5ではこの送信データを記憶部に保存し、プレーヤ6a に対して所定の送信フォーム「32」のコンテンツ削除 データを送信する。プレーヤ6 a ではこのデータに基づ いて受信削除再生順番の曲の再生リストからの削除、及 び販売コンテンツデータと販売サブヘッダの消去、販売 ヘッダの再転送禁止処理又は消去を行う。そして、キオ スク端末5に対して所定の送信フォーム「33」の販売 コンテンツデータ削除通知を送信する。次いでキオスク 端末5がプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「1 5」の空き容量送信要求を送信すると、プレーヤ 6 a が これに応答してキオスク端末5に対して所定の送信フォ ーム「16」の空き容量を送信する。

【0037】次いでキオスク端末5は、前記の編集対象のデータに基づいて、再生順番の並び替え等の編集を行い、この編集済みデータをプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「34」で送信する。プレーヤ6aでは、これに基づき旧再生順番を新再生順番に変更し、その後、キオスク端末5に対して所定の送信フォーム「35」の編集済データ受信通知をプレーヤ6aに送信する。そして、キオスク端末5とプレーヤ6aの間のIEEE1394インタフェースを切断する。

【0038】次に、前述のインターネット方式における Webサーバ9とPCクライアント10の間、及びPC クライアント10とプレーヤ6aの間の通信手順につ き、図18~図23を参照して説明する。まず、図18 に示すようにPCクライアント10とプレーヤ6aがI EEE1394インタフェースを介して接続されると、 PCクライアント10がプレーヤ6aに対して所定の送 信フォーム「38」のプレーヤ認証Bデータを送信し、 プレーヤ6aがこれに応答してPCクライアント10に 対して所定の送信フォーム「39」の返信プレーヤ認証 Bデータとホスト認証Bデータを送信する。次いでPC クライアント10がプレーヤ6aに対して所定の送信フ オーム「40」の返信ホスト認証Bデータを送信する と、プレーヤ6aがこれに応答してPCクライアント1 0に対して所定の送信フォーム「41」のホスト認証B 結果を送信する。

【0039】次いでPCクライアント10がプレーヤ6 aに対して所定の送信フォーム「11」のチケット残高 送信要求を送信すると、プレーヤ6 aがこれに応答して PCクライアント10に対して所定の送信フォーム「1 2 m のチケット残高を送信する。次いでPCクライアン ト10がプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「1 5」のメモリの空き容量送信要求を送信すると、プレー ヤ6aがこれに応答してPCクライアント10に対して 所定の送信フォーム「16」の空き容量を送信する。次 いでPCクライアント10がプレーヤ6aに対して所定 の送信フォーム「17」の、メモリに既にダウンロード されて記憶されている内蔵コンテンツ販売IDの送信を 要求すると、プレーヤ6aがこれに応答してPCクライ アント10に対して所定の送信フォーム「18」の内蔵 コンテンツ販売IDを送信する。次いで所定のフォーム 「34」、「35」により前記の図17における販売キ オスクとブレーヤ間におけると同様の編集データの要求 と送信が行われる。次いでユーザなどがPCクライアン ト10を介して指示することにより「コンテンツ選択・ 購入」、「チケット購入」、「コンテンツ編集・削除」 の各処理に選択的に移行する。

【0040】尚、前述のPCクライアント10とプレーヤ6aとにおける認証方式は、前述の図11で説明したキオスク端末5とプレーヤ6aとにおける処理とほぼ同様で、その相違する点は認証データの生成方法で、共通鍵データK5を用いて暗号化された返信プレーヤ認証Bデータを生成する点と、共通鍵データK6を用いて返信ホスト認証Bデータを生成する点である。前述の場合では認証Aデータを用いて互いの機器を認証するようにしたが、特に、この場合のPCクライアント10間との認証データは、データの流出が懸念されることから他とは異なる認証データを用いている。従って、更に他の機器間で認証データを異ならせても良い。

【0041】また、一方、「コンテンツ選択・購入」が選択された場合には、図19に示すようにクライアント10とプレーヤ6aの間で上記の「チケット残高」、「空き容量」及び「内蔵コンテンツ販売ID」のやり取りを再度行う。次いでクライアント10がサーバ9に対してコンテンツ購入要求情報を送信し、次いでサーバ9がクライアント10に対して販売内容チェック結果を送信する。尚、前記の残高送信データや内蔵コンテンツIDを送信するときには、ホスト認証Bデータを鍵としてDES暗号化するようにしている。

【0042】次いでクライアント10がWebサーバ9に対してコンテンツ購入要求を送信すると、Webサーバ9がクライアント10に対してプレーヤ認証Aデータを送信し、次いでクライアント10がプレーヤ6aに対してこのプレーヤ認証Aデータを送信する。次いでプレーヤ6aがこれに応答してクライアント10に対して返

信プレーヤ認証Aデータとホスト認証データを送信し、次いでクライアント10がWebサーバ9に対してこの返信プレーヤ認証Aデータとホスト認証Aデータを送信する。

【0043】次いでサーバ9がクライアント10に対して返信ホスト認証A送信データを送信し、次いでクライアント10がプレーヤ6aに対してこの返信ホスト認証A送信データを送信する。次いでプレーヤ6aがこれに応答してクライアント10に対して返信ホスト認証Aデータの結果を送信し、次いでクライアント10がサーバ9に対してこの結果を送信する。

【0044】次に、図20に示すように、Webサーバ9がPCクライアント10に対して所定の送信フォーム「5」、「11」、「15」、「17」、「7」でそれぞれプレーヤID送信要求、チケット残高送信要求、空き容量送信要求、内蔵コンテンツ販売ID送信要求、転送履歴送信要求を送信する。次いでPCクライアント10がプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「5」のプレーヤID送信要求を送信するとプレーヤ6aがこれに応答してPCクライアント10に対して所定の送信フォーム「1」のチケット残高送信要求を送信するとプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「11」のチケット残高送信要求を送信するとプレーヤ6aがこれに応答してPCクライアント10に対して所定の送信フォーム「12」のチケット残高を送信する。

【0045】また、PCクライアント10がプレーヤ6 aに対して所定の送信フォーム「15」の空き容量送信 要求を送信するとプレーヤ6aがこれに応答してPCク ライアント10に対して所定の送信フォーム「16」の 空き容量を送信し、PCクライアント10がプレーヤ6 aに対して所定の送信フォーム「17」の内蔵コンテン ツ販売ID送信要求を送信するとプレーヤ6aがこれに 応答してPCクライアント10に対して所定の送信フォ ーム「18」の内蔵コンテンツ販売 IDを送信し、PC クライアント10がプレーヤ6aに対して所定の送信フ オーム「7」の転送履歴送信要求を送信するとプレーヤ 6 aがこれに応答してPCクライアント10に対して所 定の送信フォーム「8」の転送履歴を送信する。PCク ライアント10はWebサーバ9に対して、これらの所 定の送信フォーム「6」、「12」、「16」、「1 8」、「8」でそれぞれプレーヤID、チケット残高、 空き容量、内蔵コンテンツ販売ID、転送履歴を送信す る。そして、この転送履歴は前述したように課金管理サ ーバ8に送信されることになる。

【0046】次いでWebサーバ9が転送履歴を回収すると、PCクライアント10に対して所定の送信フォーム「9」の転送履歴削除要求を送信するとPCクライアント10がプレーヤ6aに対してこの送信フォーム「9」の転送履歴削除要求を送信し、プレーヤ6aがこれに応答して制御部6a-10内の記憶部mに記憶されて

いる転送履歴を削除する。そして、PCクライアント10に対して所定の送信フォーム「10」の転送履歴削除通知を送信するとPCクライアント10がWebサーバ9に対してこの送信フォーム「10」の転送履歴削除通知を送信する。これらのデータの送信は、プレーヤ6aにおいて、空き容量の送信を除き、ホスト認証Aデータを鍵としてDES暗号化されて送信される。

【0047】次いでWebサーバ9がPCクライアント10に対して送信フォーム「19」、「20」、「21」でそれぞれ販売ヘッダ、販売サブヘッダ、販売コンテンツデータを送信する。次いでPCクライアント10がプレーヤ6aに対して送信フォーム「19」、「20」、「21」でそれぞれ販売ヘッダ、販売サブヘッダ、販売コンテンツデータを送信するとプレーヤ6aは、これらのデータを記憶部6a-5に記憶する。そして、PCクライアント10に対して送信フォーム「22」の各データ受信通知を送信し、PCクライアント10がに対してこの送信フォーム「22」のデータ受信通知を送信する。

【0048】次いで図21に示すようにWebサーバ9がPCクライアント10に対して送信フォーム「25」の再生鍵データを送信すると、PCクライアント10がプレーヤ6aに対してこの送信フォーム「25」の再生鍵データを送信する。次いでプレーヤ6aは、受信再生鍵データを販売へッダの鍵データ保存領域に格納すると共に、購入チケット数分の減額、受信コンテンツデータの転送履歴等の記録を行いPCクライアント10に対して送信フォーム「26」の再生鍵データ受信通知を送信し、PCクライアント10がWebサーバ9に対してこの送信フォーム「26」の再生鍵データ受信通知を送信する。そして、PCクライアント10とプレーヤ6aの間のIEEE1394インタフェースを切断する。

【0049】次に、図18において「コンテンツ編集・削除」が選択された場合につき、図22を参照して説明する。この処理では、サーバ9とクライアント10の間の回線は接続されず、クライアント10とプレーヤ6aの間のみが接続された状態で行われる。まず、クライアント(ホスト側)10がプレーヤ6aに対してコンテンツ削除データを送信すると、プレーヤ6aがこれに基づいて図17のプレーヤ処理11と同様にしてデータの削除をする。そして、クライアント10に対してコンテンツ削除通知を送信する。

【0050】次に、ここで、クライアント10において、編集処理が行われる。その処理を図23を参照して説明する。まず、プレーヤ6aから転送された編集対象のコンテンツを表示し(ステップS1)、次いで編集項目が入力されると(ステップS2)、入力項目に応じて編集対象のコンテンツを編集する(ステップS3)。そして、図22に示すように、前記の編集済データが送信されると、プレーヤ6aがこれに応答してクライアント

10に対して編集済データ受信通知を送信する。

【0051】次に、図24~図26を参照して図19~ 図21に対応した別の「コンテンツ選択・購入」の実施 例につき説明する。すなわち、図18において、「コン テンツ選択・購入」が選択された場合には、図24に示 すようにクライアント10がサーバ9に対してコンテン ツ購入要求情報を送信し、次いでサーバ9がクライアン ト10に対して販売内容チェック結果を送信する。次い でクライアント10がサーバ9に対してコンテンツ購入 要求を送信すると、サーバ9がプレーヤ認証Aデータを クライアント10をスルーしてプレーヤ6aに送信し、 プレーヤ6aがこれに応答して返信プレーヤ認証Aデー タとホスト認証データをクライアント10をスルーして サーバ9に送信する。次いでサーバ9が返信ホスト認証 A送信データをクライアント10をスルーしてプレーヤ 6aに送信すると、プレーヤ6aがこれに応答して返信 ホスト認証A送信データの結果をクライアント10をス ルーしてサーバ9に送信する。

【0052】次に、図25に示すように、サーバ9がプレーヤID送信要求、チケット残高送信要求、空き容量送信要求、内蔵コンテンツ販売ID送信要求、転送履歴送信要求をクライアント10をスルーしてプレーヤ6aに送信すると、プレーヤ6aがこれに応答してプレーヤID、チケット残高、空き容量、内蔵コンテンツ販売ID、転送履歴をクライアント10をスルーしてサーバ9に送信する。

【0053】次いでサーバ9が転送履歴削除要求をクライアント10をスルーしてプレーヤ6aに対して送信すると、プレーヤ6aがこれに応答して転送履歴削除通知をクライアント10をスルーしてサーバ9に送信する。次いでサーバ9が販売ヘッダ、販売サブヘッダ、販売コンテンツデータをクライアント10をスルーしてプレーヤ6aに送信すると、プレーヤ6aがこれに応答して各データ受信通知をクライアント10をスルーしてプレーバ9に送信する。次いで図26に示すようにサーバ9が再生鍵データをクライアント10をスルーしてプレーヤ6aに対して送信すると、プレーヤ6aがこれに応答して再生鍵データ受信通知をクライアント10をスルーしてサーバ9に送信する。そして、クライアント10とプレーヤ6aの間のIEEE1394インタフェースを切断する。

【0054】次に、図27を参照してプレーヤ6a、6b間におけるデータ転送の処理につき説明する。まず、プレーヤ (ホスト側) 6aの暗号化部6a-5において例えば8バイトの乱数認証AデータD1を作成し、共通鍵データK1によりDES暗号化し、この暗号化された認証AデータD1を8バイトの所定の送信フォーム「1」でデータ転送インターフェース6a-1を介してプレーヤ6bに送信する。プレーヤ6bでは、このプレーヤ認証AデータD1をデータ転送インターフェース6b-1を介

して受信し、暗号化/復号化部 6 b-6において、共通鍵データ K 1 により D E S 復号化し、この復号化で得られた認証 A データ D 1 を他の共通鍵データ K 2 により D E S 暗号化し、返信プレーヤ認証 A データを作成する。それと同時に、8 バイトの乱数認証 A データ D 3 を作成し、この認証 A データ D 3 を更に他の共通鍵データ K 3 により D E S 暗号化し、このデータをホスト認証 A データとし、所定送信フォーム「2」でホスト認証 A データと前記返信プレーヤ る a に返信する。

【0055】プレーヤ6aでは、データ転送インターフェース6a-1を介して返信プレーヤ認証Aデータとホスト認証Aデータとを受信し、これらを暗号化/復号化部6a-6に供給し、ここで、返信プレーヤ認証Aデータが共通鍵データK3によりDES復号化され、この復号化された認証AデータD1と送信認証AデータD1とが制御部6a-10において照合される。照合の結果、不一致の場合には、このプレーヤ6a側において行った前述の処理を2回まで再度実行する。それでも不一致する場合にはプレーヤ6aにおける処理を中止する。

【0056】また、一方、一致した場合には、受信ホスト認証Aデータを共通鍵データK3によりDES復号化し、この復号化で得られた認証データD2を、他の共通鍵データK4によりDES暗号化し、返信ホスト認証Aデータとし、このデータを所定の送信フォーム「3」によりプレーヤ6bに送信する。プレーヤ6bの暗号化/復号化部6b-6では、この返信ホスト認証Aデータを共通鍵データ4によりDES復号化し、復号化された認証AデータD2を得て、この復号化された認証AデータD2を得て、この復号化された認証AデータD2と送信ホスト認証Aデータとを制御部6b-10において照合し、一致の場合には所定の送信フォーム「4」のホスト認証をプレーヤ6aに送信し、その後の処理を受け付ける。また、一方、認証不一致の場合には、所定の送信フォーム「4」の認証不可をプレーヤ6aに送信し、これ以降の処理の受付を禁止する。

【0057】次いでプレーヤ6aからプレーヤ6bに対し、所定の送信フォーム「5」のプレーヤIDの送信要求がなされる。これを受信したプレーヤ6b側では暗号化/復号化部6b-7において、自己プレーヤIDをホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16バイトづつDES暗号化し、所定の送信フォーム「6」でデータをプレーヤ6aに送信する。プレーヤ6aにおける暗号化/復号化部6a-6ではホスト認証AデータD2を鍵として16バイトづつ復号化し、復号化したプレーヤIDを記憶部mに保存する。また、プレーヤ6bからのプレーヤIDの送信がない場合には、再度、プレーヤIDの要求をし、それでも送信がない場合には、プレーヤ U型を中止する。

【0058】次いでプレーヤ6aからプレーヤ6bに対し、所定の送信フォーム「11」のチケット残高送信要

求がなされる。プレーヤ6bの制御部6b-10では電子財布6b-2におけるチケットの残高を照合し、この残高を暗号化/復号化部6b-6においてホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16パイトづつDES暗号化して、このデータを送信フォーム「12」によりプレーヤ6aに送信し、プレーヤ6aの暗号化/復号化部6a-6でホスト認証で受信した認証AデータD2を鍵として16パイトづつDES復号化し、チケット残高を記憶部mに保存する。このとき、チケット残高の受信が得られない場合には、再度前述の残高送信要求の処理を実行し、送信がない場合にはプレーヤ処理を中止する。

【0059】残高送信があれば、次に、プレーヤ6bに所定の送信フォーム「15」の空き容量送信要求をする。プレーヤ6bでは記憶部6b-5内に記憶されているデータのヘッダー/コンテンツ空き容量を照合して、プレーヤ6aに所定の送信フォーム「16」によりその照合結果を送信する。プレーヤ6aではこの空き容量を記憶部mに記憶する。送信がない場合には前述の処理を再度実行し、それでも送信がない場合にはブレイ処理を中止する。

【0060】次いでプレーヤ6aからプレーヤ6bに所定の送信フォーム「17」の内蔵コンテンツ販売IDの送信要求を行う。プレーヤ6bにおける記憶部6b-5内にすでに転送済みの内蔵コンテンツ販売IDが記録されているには、全コンテンツ販売IDをホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16パイトづつDES暗号化し、このデータを所定の送信フォーム「18」によりプレーヤ6aに送信する。内蔵コンテンツ販売IDが無い場合には、その旨を所定の送信フォーム「18」により送信する。

【0061】プレーヤ6 aでは、制御部6 a-6において、記憶部6 a-5に記憶されている転送コンテンツ販売 I Dとプレーヤ6 bから送信されてきた内蔵コンテンツ販売 I Dとを照合する。同一コンテンツ販売 I Dがある場合にはプレーヤ6 aの処理を中止する。また、同一コンテンツ販売 I Dが無い場合には、転送コンテンツ販売 へッダ内の転送制御データ再転送世代数を確認する。確認の結果、転送世代数が [0000:コピー不可]である場合には、その旨を再生部6 a-8を通じて表示部6 a-3において、[コピー不可]を表示して処理を中止すると共に、プレーヤ6 b側も所定時間内にデータの受信が得られないと同様に表示部6 b-3に [コピー不可]を表示する。

【0062】また、転送世代数が [0001]以上である場合には、転送制御データの再転送世代数を1カウントダウンし、転送コンテンツの再生鍵データを除く販売へッダをプレーヤ6bの認証時に使用した認証AデータD1を鍵としてDES暗号化して、所定の送信フォーム[19]でプレーヤ6bに送信する。プレーヤ6bでは、これを受信し販売へッダを認証AデータD1を用い

てDES復号化し、記憶部6b-5に記憶すると共に、受信通知をプレーヤ6bに送信する。

【0063】また、プレーヤ6aでは、記憶部6a-5に販売サブヘッダがある場合には前記の販売ヘッダの場合と同様にプレーヤ6bの認証時に使用した認証AデータD1を鍵としてDES暗号化して、プレーヤ6aに対して所定の送信フォーム[20]で送信する。プレーヤ6aでは、この販売サブヘッダを認証AデータD1を鍵としてDES復号化し、記憶部6b-5に記憶する。また、プレーヤ6aに販売サブヘッダ情報が無い場合には、次の所定の送信フォーム[21]で前述の方式で暗号化されたコンテンツデータを送信する。プレーヤ6bでは、このコンテンツデータを記憶部6b-5に記憶し、所定の送信フォーム[22]で受信通知を返送する。

【0064】次いでプレーヤ6aでは、記憶部6b-5に おける転送販売ヘッダ再生鍵保存領域の2次暗号化再生 鍵データを、暗号化/復号化部6a-6において自己プレ ーヤ (6a) の I Dを鍵として DES 復号化し、1次暗 号化再生鍵データを復号する。そして、この1次暗号化 再生鍵データを、転送先であるプレーヤ6bのIDを鍵 として再び2次DES暗号化処理を行い、この2次暗号 化された再生鍵データを所定の送信フォーム [25]で プレーヤ6 bに送信する。プレーヤ6 bでは、この2次 暗号化鍵データを記憶部 6 b-5の販売ヘッダの鍵データ 保存領域に格納する。そして、電子財布部6b-2により 販売チケット数分減額し、受信コンテンツの前述の転送 履歴を制御部内6b-1の記憶部mに記録する。そして、 これらの処理が終了すると、所定の送信フォーム「2 6 」の再生鍵データ受信通知をプレーヤ6aに送信し、 プレーヤ6aとプレーヤ6bの間のIEEE1394イ ンタフェースを切断する。

【0065】次に、図28,図29は、前述のプレーヤ 6 a 及びプレーヤ 6 b 間におけるデータ転送の別の実施 例で、前述の実施例と異なる点は、特に、プレーヤ6 b から転送履歴をもらう点である。所定の送信フォーム [1] ~ [6] までは、前述の実施例である図27の説 明と同一であるため説明を省略し、送信フォーム[7] より説明する。この送信フォーム[7]により、プレー ヤ6aからプレーヤ6bに対して転送履歴の要求を行 う。プレーヤ6bでは、制御部6b-10内の記憶部mに 転送履歴が有るか否かを検出し、有る場合には暗号化/ 復号化部 6 b-6で販売コンテンツ受信順に全転送履歴を ホスト認証AデータD2を鍵としてDES暗号化し、応 答してプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「8」 で転送履歴を送信し、プレーヤ6aでは、暗号化/復号 化部6a-6において転送履歴をホスト認証AデータD2 を鍵としてDES復号化する。そして、制御部6 a-10 では、これらのデータに基づきコピーが可能な否かをチ エックし、その旨を所定のフォーム[9]でプレーヤ6 bに送信する。プレーヤ6bでは、特に、コピーができ

ない場合には、再生部 6 b-8を通じて表示部 6 b-3によりその旨を表示する。また、コピー可の場合には全転送履歴の履歴転送回数を 1 カウントアップして保存する。そして、所定の送信フォーム「10」により前記のデータの受信をプレーヤ 6 a に送信する。

【0066】そして、コピー可と判断された場合には、「コンテンツ転送」処理へと進行し、プレーヤ6aからプレーヤ6bに対し、所定の送信フォーム「11」のチケット残高送信要求がなされる。プレーヤ6bの制御部6a-10では電子財布6b-2におけるチケットの残高を照合し、この残高を暗号化/復号化部6b-6においてホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16バイトづつDES暗号化して、このデータを送信フォーム「12」によりプレーヤ6aに送信し、プレーヤ6aの暗号化/復号化部6a-6でホスト認証で受信した認証AデータD2を鍵として16バイトづつDES復号化し、チケット残高を記憶部6a-5に保存する。このとき、チケット残高の受信が得られない場合には、再度前述の残高送信要求の処理を実行し、送信がない場合にはプレーヤ処理を中止する。

【0067】前記の処理において、残高送信があった場合には、次に、プレーヤ6bに送信フォーム「15」の空き容量送信要求をする。プレーヤ6bでは記憶部m内に記憶されているデータのヘッダー/コンテンツ空き容量を照合して、プレーヤ6aに送信フォーム「16」によりその照合結果を送信する。プレーヤ6aではこの空き容量を記憶部に記憶する。送信がない場合には前述の処理を再度実行し、それでも送信がない場合にはブレイ処理を中止する。

【0068】次に、プレーヤ6aからプレーヤ6bに所定の送信フォーム「17」の内蔵コンテンツ販売IDの送信要求を行う。プレーヤ6bにおける記憶部6b-5内に内蔵コンテンツ販売IDが記録されている場合には、全コンテンツ販売IDをホスト認証に使用した認証AデータD2を鍵として16バイトづつDES暗号化し、このデータを所定の送信フォーム「18」によりプレーヤ6aに送信する。内蔵コンテンツ販売IDが無い場合にはその旨を所定の送信フォーム「18」により送信する。

【0069】次いで、プレーヤ6aがプレーヤ6bに対して所定の送信フォーム「19」、「20」、「21」でそれぞれ販売ヘッダ、販売サブヘッダ、コンテンツデータを順次を送信すると、プレーヤ6bがこれらに応答してプレーヤ6aに対して所定の送信フォーム「22」の各データ受信通知を送信する。次いで、プレーヤ6aでは、記憶部6b-5における転送販売ヘッダ再生鍵保存領域の2次暗号化再生鍵データを、暗号化/復号化部6a-6において自己プレーヤ(6a)のIDを鍵としてDES復号化し、1次暗号化再生鍵データを復号する。そして、この1次暗号化再生鍵データを、転送先であるプ

レーヤ6 bの I Dを鍵として再び 2 次 D E S 暗号化処理を行い、この 2 次暗号化された再生鍵データを所定の送信フォーム [25]でプレーヤ 6 b に送信する。プレーヤ 6 b では、この 2 次暗号化鍵データを記憶部 6 b - 5の販売ヘッダの鍵データ保存領域に格納する。そして、電子財布部 6 b - 2により販売チケット数分減額し、受信コンテンツの転送履歴を記憶部 6 m に記録する。そして、これらの処理が終了すると、所定の送信フォーム「26」の再生鍵データ受信通知をキオスク端末 5 に送信し、キオスク端末 5 とプレーヤ 6 a の間の I E E E 1 3 9 4 インタフェースを切断する。

【0070】尚、前述の説明において、決裁ボックス7とプレーヤ6a,6b間のデータ転送手順を詳述しなかったが、図11で示したキオスク・プレーヤ間データ転送手順における[コンテンツ転送]及び[編集データ転送]の選択のステップを除き所定の送信フォーム[1]~[12]までの処理がほぼ同じで、その後に処理として例えば前述の電子チケットが発行されるようになっている。従って、互いの機器の認証方式やプレーヤIDを送信する際の暗号化方式も同様である。

【0071】また、前述の鍵データは、ブレーヤIDで暗号化し、復号化するようにしているが、例えば、プレーヤ6a, b内のコンテンツデータを記録する記憶部6a-5,6b-5が着脱自在のメモリディバイスのような記録媒体であるような場合には、記録媒体にIDを付与して、このIDに基づいて暗号化・復号化するようにしても良い。また、このように記憶部6b-5が着脱自在なような場合には、コンテンツデータを前記のように再生鍵でXOR演算で暗号化したまま状態で所定領域に記録すると共に、ヘッダ情報を暗号化したままの所定領域に記録するようにしても良い。

【0072】更に、前述の編集処理は、販売元端末であるキオスク端末及びPCクライアントにおいてしか行えないようにしているが、それらに限らずコンテンツデータの改竄が行われないように暗号化されたままのデータを編集する等、著作権管理が工夫された編集装置なら良い。

【0073】また、更に、図30はテキストデータのフォーマットを示した図で、テキストデータは図30 (a)に示すように複数のテキスト「1」~「N」により構成され、テキスト「1」~「N」の各々は、図30 (b)に示すように複数のテキストフレーム「1」~「N」により構成されている。テキストフレーム「1」~「N」の各々はともに、オーサリング時にコンテンツデータを暗号化したときと同じ暗号化方式で、再生鍵データと同じ16バイトで構成されて、3バイトのテキストプレーム「1」~「10、事件を表して、上記の暗号化、復号は、再生鍵データとテキストフレーム「11」~「11、「11」で、12、「12、「13」で、13、「14、「15、「

(XOR) 演算することにより行われている。

[0074]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、コピーが行われないような暗号化を行うと共に、より速い再生速度での再生が要求される例えば実データであるコンテンツデータと、それほど速い処理速度での再生が要求されない例えばヘッダ情報等との暗号化方式を異ならせ、コンテンツデータの方は時間を要せずに復号化できる暗号化方式とし、ヘッダ情報の方は復号化に多少時間を要しても暗号がもれないような複雑な暗号化方式とすることで、再生鍵データが含まれる情報部を今まで以上に知られにくくすると共に、再生タイミングに支障をきたすようなことがないようにする。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明が採用されるキオスク端末を経由するコンテンツ販売システムの一例を示す構成図である。
- 【図2】本発明が採用されるインターネット形式による コンテンツ販売システムの例を示す構成図である。
- 【図3】図1のプレーヤに配信される販売ヘッダの構成を示す説明図である。
- 【図4】図1のオーサリングにより付与される販売へッ ダの構成を示す説明図である。
- 【図5】図1のプレーヤに配信される販売サブヘッダの 構成を示す説明図である。
- 【図6】図4及び図5内の転送制御データの構成を示す 説明図である。
- 【図7】図1、図7のオーサリングシステムの1次暗号 化処理を示すフローチャートである。
- 【図8】図1、図7のキオスク端末及びWebサーバの2次暗号化処理を示すフローチャートである。
- 【図9】図1、図7のコピー元プレーヤのコピー管理処理と2次暗号化処理を示すフローチャートである。
- 【図10】プレーヤの構成概略構成図である。
- 【図11】キオスク・ブレーヤ間のデータ転送の手順を示す説明図である。
- 【図12】図11の連続した手順を示す説明図である。
- 【図13】転送フォームの構成図である。
- 【図14】発信元のコードの例を示す図である。
- 【図15】コマンドを示す図である。
- 【図16】図15以外のコマンドを示す図である。
- 【図17】図11において、編集データの転送が選択されたときの処理を示す説明図である。

- 【図18】インターネットサーバ・インタネットクライアント・プレーヤ間のデータ転送手順を示す説明図である。
- 【図19】図18に連続する説明図である。
- 【図20】図19に連続する説明図である。
- 【図21】図20に連続する説明図である。
- 【図22】図18においてコンテンツ編集・削除が選択されたときの手順を示す説明図である。
- 【図23】 クライアントの編集処理を説明するための図である。
- 【図24】別のコンテンツ選択・購入の他の例で、図19~図21に対応する図である。
- 【図25】図24に連続する図である。
- 【図26】図25に連続する図である。
- 【図27】プレーヤ・プレーヤ間の転送手順を示す説明 図である。
- 【図28】 プレーヤ・プレーヤ間の他の例の転送手順を示す説明図である。
- 【図29】図28に連続する図である。
- 【図30】テキストデータのフォーマットを示す説明図である。

【符号の説明】

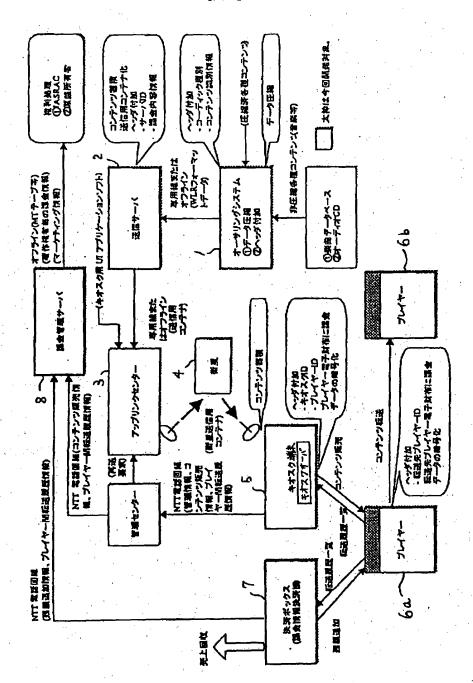
- 1 オーサリングシステム(ホスト)
- 2 送信サーバ
- 3 アップリンクセンタ
- 4 衛星
- 5 キオスク端末(転送元端末、販売元端末)
- 6a,6b プレーヤ(転送先端末、販売先端末)
- 6 a-1, 6 b-1 データインター転送フェース
- 6 a-2, 6 b-2 電子財布
- 6 a-3, 6 b-3 表示部
- 6 a-4, 6 b-4 操作部
- 6 a-5, 6 b-5, m 記憶部
- 6 a-6, 6 b-6 暗号化/復号化部
- 6 a-7, 6 b-7 データ圧縮/伸長部
- 6 a-8, 6 b-8 再生部
- 6 a-9, 6 b-9 出力端子
- 6 a-10, 6 b-10 制御部
- 9 Webサーバ (インターネットサーバ) (転送元端 末)
- 10 インターネットサービス用PCクライアント

【図13】

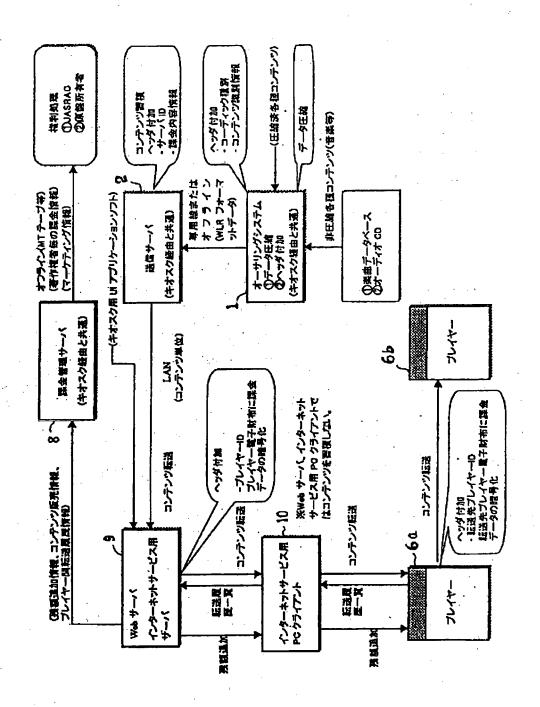
転送フォームの一般形

発揮元 オル デー (Byte) データ	
1 Byte 1 Byte 4 Bytes	

【図1】



【図2】



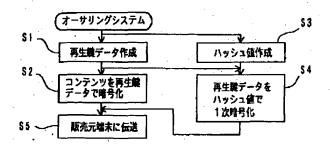
【図3】

販売ヘッダの構成

	b7	b0	b7	ю	Ъ7	ъо-	ъ7	ь
0	版流^*/*/	バーグョン	販売~か	7/X*	Reserv	red (00h)	振送制	御データ
4					/販売 I D	3 (5 5 5 5		
8	•	·						
. 12				杨送	τID			. 1
16	1			•••••				
20		販売チケ	ット数		版表外	小炒数	コンテ	ンツ曲数
24			JAN(POS	ㅋ - ド @				
28								
32			T		4		,	
~			制作	タイトル	名 (32 Byt	Des)		
60	ļ							
64			44		/16 D.	× .		
·76	100		(P)	11 P X T X 10	(16 Bytes	y ·		
80		` 	1#	187-4	長 (4 Byta	ee)		
84			2#	第字 一4	县 (4 Byta	24)		
**********	***********	*******					****	*****
			NB	187-7	县 (4 Byte	es)	<u> </u>	
			1 5	独目の曲名	5			
	1.				<u> </u>			d s
202222		~~~~~	2	自己の曲名	·			
	•		N	自日の曲名	;	*****************	********	******
			1 曲目の	アーティ	スト名			
32N+108			2曲目の	アーティン	スト名	4.4		
32N+132	******	****						
~~~~~	~~~	********		~~~	~~~~	********	********	*******
	1.0		N曲目の	アーティス	スト名			
						.,		
	<u> </u>	1 🖽	目の演奏時	17 (10) 分	、秒、フレ	一ム各 1 By	(e)	
	********		******	~~~~~		ーム各 1 By	~~~~~	~~~~
		NH	目の演奏時	<b>(時、分</b>	、物、フレ	<b>一ム各 1 By</b>	(e)_	
						1		<del></del>
+M-K			再生變	データ保存	<b>類域 (K.</b>	Bytes)		
'' '				-,		• •		
	s 2	н .			*			

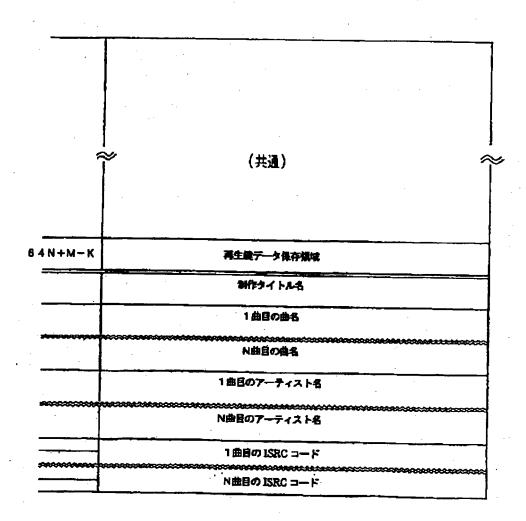
* 販売ヘッダ各項目の領域は全てマンダトリーとして割り当てられる。(領域を削除することは不可) データの無い領域は全て "O" で埋められる。

【図7】



【図4】

## マスタリング時の販売ヘッダ



【図6】

			·
П	8	再転送	0000: 再転送禁止
ł	~		0001~1111: 再転送世代數(許可)
11	<b>b</b> 3	世代数	TILL THERE IS WANTED !- 1)
П	<b>b4</b>	再転送	0000: 再版选许可
1	~		0001: 再転送禁止
L	b7_	禁止	0010~1111: Reserved

再転送世代数の制御法:初期値に再転送許可世代数を設定。再転送時に1カウントダウンして上書き。 0000 にて再転送禁止

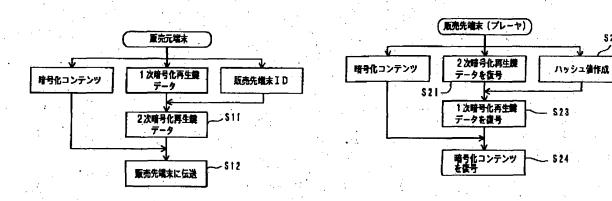
【図5】

販売サブヘッダ (アルバム内の単曲販売用ヘッダ) の模成

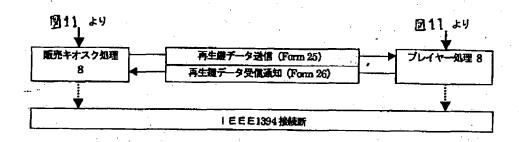
	Ъ7	ъо ј	ь <u>7</u>	ьо	Ъ7	ь0	Ъ7	ьо
0	77 175	パヴシ	<b>97° 41</b> 5	)" <del>"</del>	Reserv	ved (00h)	転送制御	データ
4				コンテン	/販売 I D			
- 8							_	
12				転送	ŧID			
16			_:					,
20	1	販売チク	ット数		. (	)Olh	指定曲番	(1 Byte)
24			JAN(PO	S)コード (8	i2 bita)+	"0" 12bite		
. 28								
32								
~	1.		制	作タイトル	名 (32 By	tes)		
60		-						٠.

【図8】

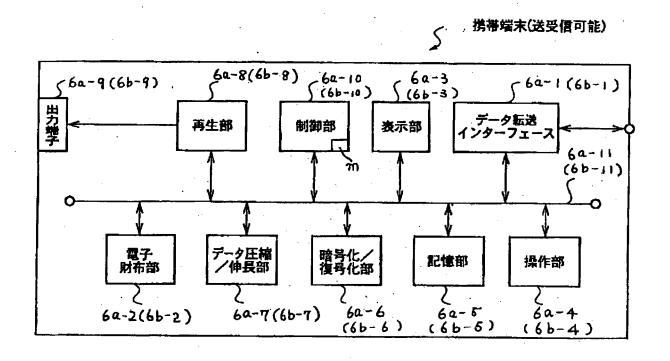
【図9】



【図12】



【図10】

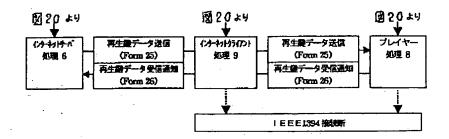


【図14】

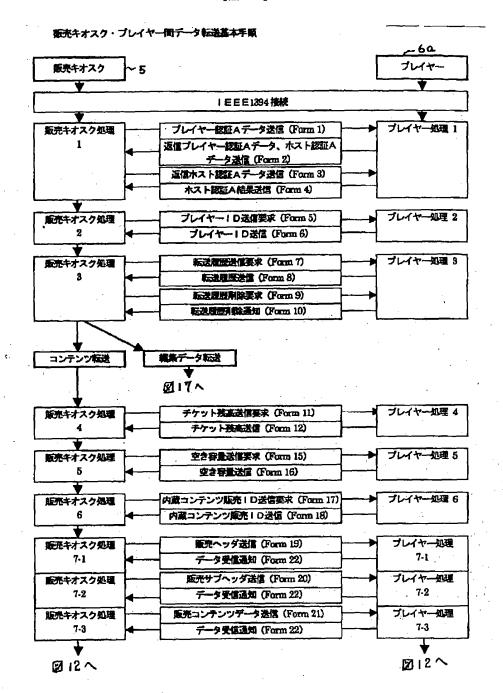
#### システム構成装置 (発信元) のコード

00 h	Reserved	08 h	Reserved
01 h	ブレイヤー	09 h	チケットサーバ
Q2 h	販売キオスク	0A h	販売オスク運用管理サーバ
03 h	決済ポックス	019 h	課金管理サーバ
04 h	インターネットコンテンツ管理部	0Ch	インターネットクライアント
05 h	インターネット決済管理部	0D h	送信サーバ
06 h	Reserved	0E h	マスタリング/オーサリング
07 h	Reserved	OFh~FFh	Reserved

【図21】



【図11】

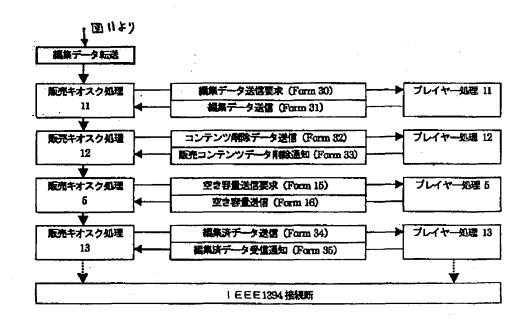


【図15】

コマンド(1/2)

00h~0Fh	Reserved
10h	プレイヤー保証Aデータ送信
11h	近個木スト記証Aデータ送信
12h	プレイヤー I D送信要求
13h	転送風塵送信養束
.14h	転送阻應削除要求
15h	チケット張高送信要求
16h	テケット発行終了通知
17h	Reserved
18h	Reserved
19h	空空容量选信要求
1.Ah	内蔵コンテンツ販売 I D送信要求
1Bh	販売ヘッダ送信
1Ch	販売サブヘッダ送信
1.Dh	販売コンテンツデータ通信
1.Eh	Reserved
1Fh	再生量データ送信
20h	返信プレイヤー認証Aデータ、ホスト認証Aデータ送信
21h	ホスト認証A結果送信
22h	プレイヤーID送信
23h	<b>転送燈班送信</b>
24h	転送履應削除通知
25h	チケット残高送信
25h	チケット発行受信通知
27h	Reserved
28h	Reserved
29h	空を容量送信
2Ah	内蔵コンテンツ販売 I D送信

【図17】

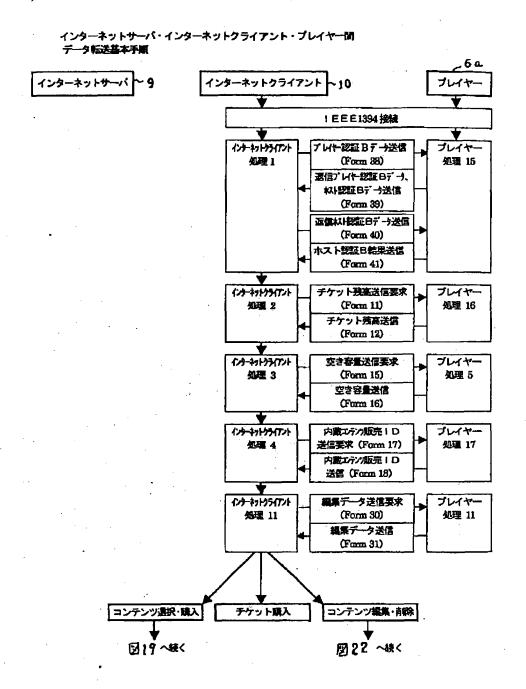


## 【図16】

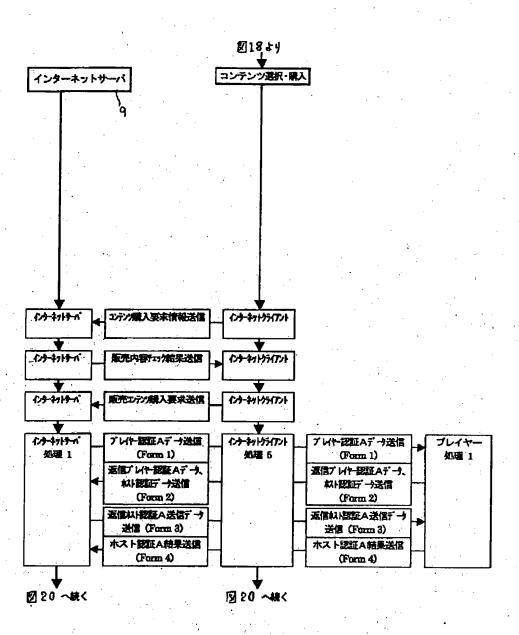
コマット(2/2)

· コイント	(-12)
2Bh	Reserved
2Ch	Reserved
2Dh	再生最データ受信通知
2Eh	プレイヤー認証日データ送信
2Fh	返復ホスト認証日データ送信
30h	観集データ送信要求
31h	コンテンツ角像データ送信
32h	福集決チータ送信
33h	Reserved
34h	Reserved
35h	Reserved
36h	Reserved
37h	Reserved
· 38h	編集データ送信
39h	仮売コンテンツデータ削除通知
3Ah	編集済データ受信通知
3Bh	Reserved
3Ch	Reserved
3Dh	Reserved
3Eh	返信プレイヤー図証Bデータ、ホスト認証Bデータ送信
8Fh	ホスト認証B結果送信
40b~EFb	Reserved
FOh	Reserved
Fih	データ受信通知
F2h	コマンド受債通知
F3h	コマンド再送信要求
F4h	神僧コマンド送信
F5h	Reserved
F6h	Reserved
F7h	Reserved
F8h F9h	Reserved
FAh	Reserved 電子チケット転送
FBh	Reserved
FDh	Reserved
FEh	Reserved Reserved
FFh	中止コマンド送信

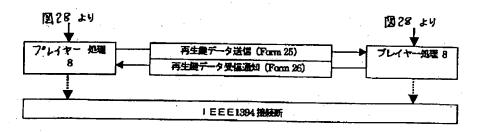
【図18】



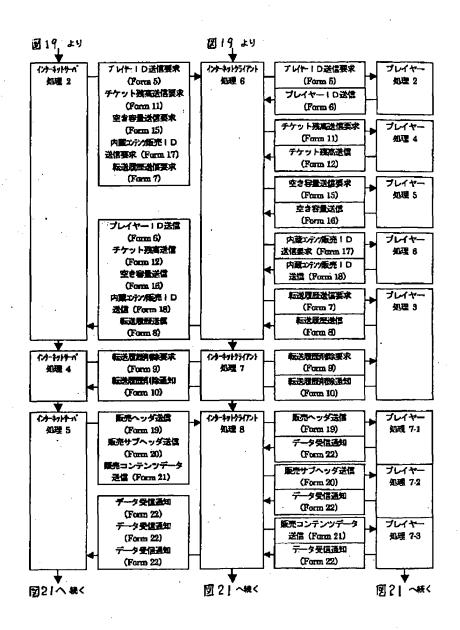
#### 【図19】



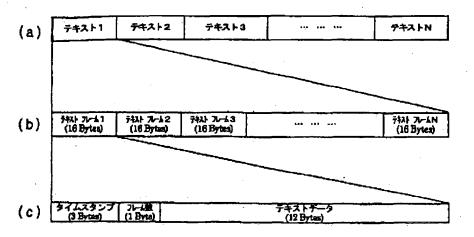
【図29】



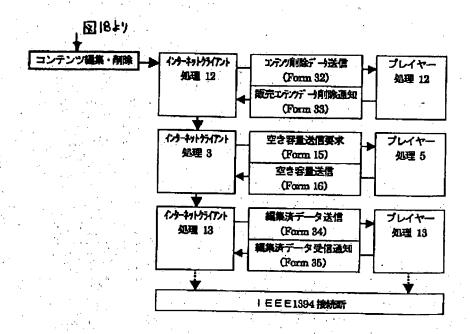
【図20】



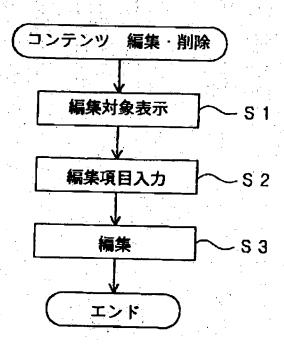
【図30】



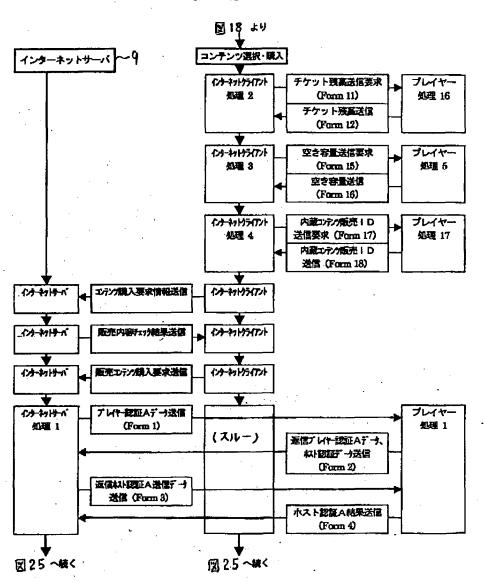
#### 【図22】



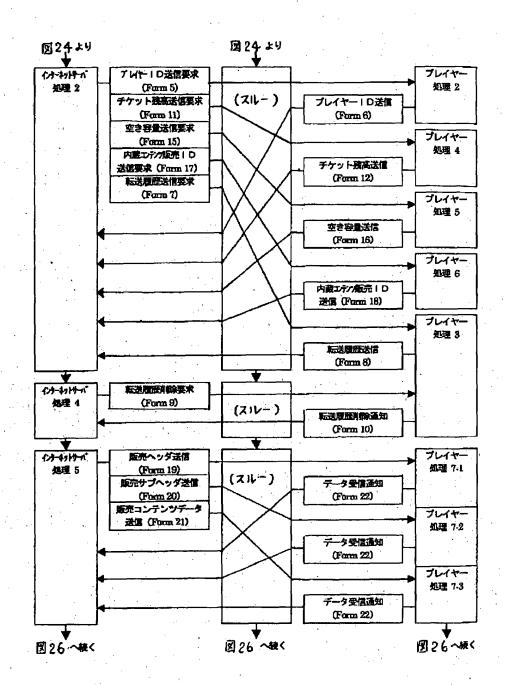
【図23】



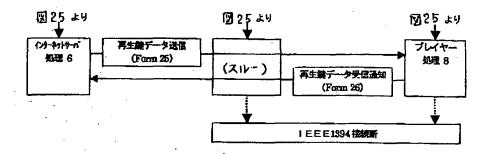
【図24】



【図25】

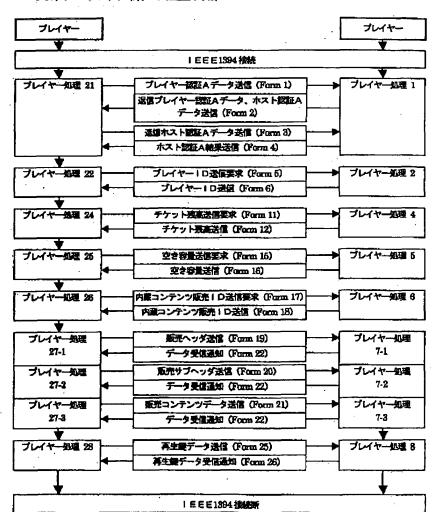


【図26】

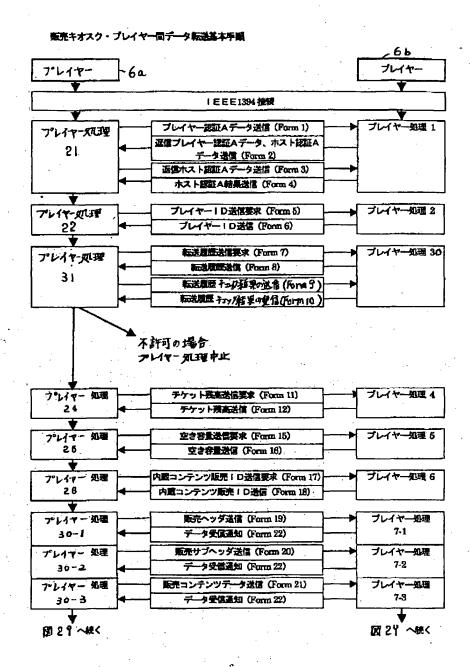


【図27】

ブレイヤー・プレイヤー間データ転送基本手順



#### 【図28】



プロントページの続き					
	A Comment				
(51)Int.Cl. ⁷	識別記号	FΙ		デー	マフード(参考)
G 1 0 L 19/02		G 1 0 L	7/04	G 5	J 1 0 4
19/00			9/00	N	
11/00	·			E	
H O 4 L 9/20			9/18	M	
H O 4 N 7/167		H 0 4 L	9/00	653	*

H 0 4 N 7/167

 $\mathbf{Z}$ 

Fターム(参考) 5B017 AA06 BA05 BA07 BB03 BB10 CA07 CA11 CA16

5B082 AA11 CA07 CA08 EA01 EA12

GA01 GA02 GC05

5B085 AE06 AE13 AE29

5C064 BA07 BB02 CA16 CB01 CC04

5D045 DA20

5J104 AA01 AA35 JA04 JA13 NA02

PA07

